

---

# Algorithmique & programmation

---

## Chapitre 2 : Vecteurs

### Algorithme de tri par permutation

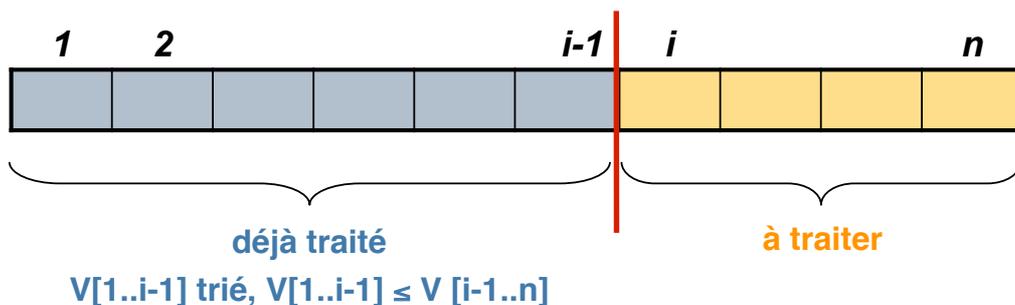
---

## Tri par permutation

---

### □ Construction de l'hypothèse

- On est en train de trier le vecteur
- Donc on va partir de l'hypothèse que l'on a déjà trié une partie du vecteur



# Tri par permutation

---

## □ Idée de l'algorithme

- Dans la partie du vecteur non traitée ( $V[i..n]$ )
  - Chercher l'indice du plus petit élément
  - Permuter cet élément avec  $V[i]$
- Ainsi
  - $V[1..i]$  sera trié
- Poursuivre jusqu'à ce que le vecteur non traité devienne vide

# Tri par permutation

---

## □ Raisonnement par récurrence

*Hypothèse*       $V[1..i-1]$  trié,  $V[1..i-1] \leq V[i-1..n]$  ,  
 $V[i..n]$  non traité

➤  $i = n$        $\Leftrightarrow V[1..n-1]$  est trié,  $V[1..n-1] \leq V[n]$   
 $\Leftrightarrow V[1..n]$  est trié \*

➤  $i < n$

soit  $j$  tel que  $V[j] = \text{minimum}(V[i..n])$

➤➤  $j = i \Leftrightarrow i := i + 1 ; \blacktriangleright H$

➤➤  $j \neq i \Leftrightarrow \text{permuter } V[j] \text{ et } V[i] ; i := i + 1 ; \blacktriangleright H$

*Itération*      tantque ( $i < n$ ) faire ...

*Initialisation*       $i := 1 ; \blacktriangleright H$

# procédure tripermut

---

**procédure** tripermut (**dr** V[1..n] : vecteur) ;

**spécification** {} → {V[1..n] trié}

i, j : entier ;

**debproc**

i := 1 ;

**tantque** i < n **faire**

j := **indmin** (V[i..n]) ;

**si** j ≠ i **alors**

**permut** (V[i], V[j]) ;

**finsi** ;

i := i + 1 ;

**finfaire** ;

**finproc** ;

# procédure tripermut

---

□ soit V un vecteur d'entier

**procedure** tripermut (V : **in out** vecteur) **is**

**--spécification** {} → {V[1..n] trié}

i, j : integer ;

**begin**

i := V'First ;

**while** i < V'Last **loop**

j := **indmin** (V(i..n)) ;

**if** j /= i **then**

**permut** (V(i), V(j)) ;

**end if** ;

i := i + 1 ;

**end loop** ;

**end** tripermut ;

# fonction indmin

---

```
fonction indmin (d V[i..n] : vecteur) : entier ;  
spécification {1 ≤ i < n} → {résultat = j, j ∈ [i..n], V[j] ≤ V[i..n]}  
  k, j : entier ;  
debfonc  
  j := i ;  
  k := i + 1 ;  
  tantque k ≤ n faire  
    si V[j] > V[k] alors  
      j := k ;  
    finsi ;  
    k := k + 1 ;  
  finfaire ;  
  retour k ;  
finfonc ;
```

# fonction indmin

---

□ soit V un vecteur d'entier

```
function indmin (V : in vecteur) return integer is  
--spec {1 ≤ i < n} → {résultat=j, j ∈ [i..n], V[j] ≤ V[i..n]}  
  k, j : integer ;  
begin  
  j := V'First ;  
  k := V'First + 1 ;  
  while k ≤ V'Last loop  
    if V(j) > V(k) then  
      j := k ;  
    end if ;  
    k := k + 1 ;  
  end loop ;  
  return k ;  
end indmin ;
```

# Coût de tripermut

---

- Place occupée
  - 1 vecteur + 1 variable pour la permutation
  - $(n + 1) t$
- Coût de **permut**
  - 3 affectations (4 accès)
- Coût de **indmin** (m est la taille du vecteur)
  - 1 comparaison à chaque itération
  - m - 1 comparaisons ( 2 (m - 1) accès)

# Coût de tripermut

---

- Nombre de comparaisons
  - À chaque itération appel de **indmin** (V[i..n]) avec i qui varie de 1 à n - 1
  - = n - 1 + n - 2 + ... + n - j + ... + 2 + 1
  - =  $\sum_{j=1}^{n-1} j = n(n - 1) / 2$  ( n(n - 1) accès, 2 / comp.)
- Nombre de permutations
  - Cas favorable (vecteur trié), **permut** non appelée
  - 0 permutation
    - Cas défavorable (trié ordre inverse), **permut** à chaque itération
  - n - 1 permutations (4 (n - 1) accès)

# Coût de tripermut

---

## □ Pour résumer

<b>place occupée</b>		$(n + 1)t$	
<b>nombre de comparaisons</b>		$n(n - 1)/2$	( $\approx n^2$ accès)
<b>nombre d'affectations</b>	cas favorable	0	
	cas défavorable	$n - 1$	( $\approx 4n$ accès)

## □ Exemple

- Si  $n = 1000$  et  $t = 20$  octets
- Place occupée : 20 020 octets
- nb de comparaisons : **500 000**
- nb d'affectations : **1 500** en moyenne